(54) MONITORING METHOD OF PROGRAMMABLE LOGIC CONTROLLER OF RANDOM ACCESS DISCRETE ADDRESS DIAGRAM SYSTEM

(43) 12.4.1982 (19) JP (11) 57-60412 (A)

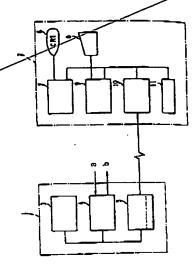
(21) Appl. No. 55-135652 (22) 29.9.1980

(71) TATEISHI DENKI K.K. (72) MASAAKI HOTSUTA

(51) Int. Cl3. G05B23/02,G06F3/00

PURPOSE: To read an execution state of IL from a local display, too by adding a state of an output inhibiting signal by an interlock IL instruction, to input/output states by a logical operation result in case when the instruction is executed, and executing its monitor display.

CONSTITUTION: A monitor device 2 inputs a program address range for specifying an instruction group to be monitored by a keyboard 8, and transmits its data to a transfer part 5 of a controller CTL1 from a transfer part 10. The CTL1 receives it, stores a monitor data regarding an instruction being within a program address range designated when the instruction is executed, in buffer memory of the transfer part 5, and transfers the monitor data to the transfer part 10 without discontinuing the operation of a main control part 3. The monitor data consists of a logical operation result in case when the instruction is executed, and a status data by an output inhibiting signal controlled by an IL instruction, and the device 2 decodes the monitor data by a display control part 7, and display an RADA diagram obtained by adding a state of the output inhibiting signal to input/output states, on a CRT 6.



4: input/output circuit part, 9: keyboard control part, 11: buffer memory, a: external input, b: external output

(54) MONITORING METHOD OF PROGRAMMABLE LOGIC CONTROLLER OF RANDOM ACCESS DISCRETE ADDRESS DIAGRAM SYSTEM

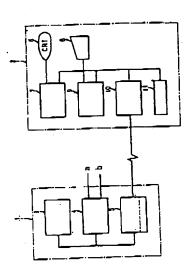
(43) 12.4.1982 (19) JP (11) 57-60413 (A)

(21) Appl. No. 55-135653 (22) 29.9.1980 (71) TATEISHI DENKI K.K. (72) YUKIO KATOU

(51) Int. Cl3. G05B23/02,G06F3/00

PURPOSE: To read a jump processing state from a local display, too, by adding a state of an output updating inhibiting signal by a jump instruction, to input/output states by a logical operation result in case when the instruction is executed, and executing its monitor display.

CONSTITUTION: A monitor device 2 inputs a program address range for specifying an instruction group to be monitored by a keyboard 8, and transmits its data to a transfer part 5 of a controller CTL1 from a transer part 10. The CTL1 receives it, stores a logical operation result in case when the instruction is executed within a program address range designated when the execution is executed, and a monitor data containing an output updating inhibiting signal by a jump instruction, in a buffer memory of the transfer part 5, and transfers the monitor data to the transfer part 10 without discontinuing the operation of a main control part 3. The device 2 decodes the monitor data by a display control part 7, and displays an RADA diagram obtained by adding a processing state of the jump instruction to an object circuit, on a CRT6.



4: input/output circuit part. 9; keyboard coatrol part, \$1: buffer memory, a: external input, b: external output

(54) AUTOMATIC TESTING DEVICE OF ELECTRIC POWER SOURCE

(43) 12.4.1982 (19) JP (11) 57-60414 (A)

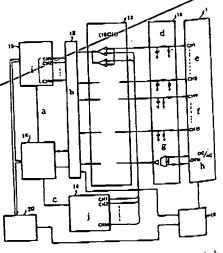
(22) 30.9.1980 (21) Appl. No. 55-136477

(71) FUJITSU K.K. (72) TAMIO HOSHI(3)

(51) Int. Cl3. G05B23/02

PURPOSE: To automatically measure the sequence timing of turn-on and turn-off at a high speed, by comparing plural number of supply voltage in case of operation with corresponding reference voltage, detecting the timing of the time of turn-on and turn-off of the electric power source, and inputting it to a timing measuring instru-

CONSTITUTION: Plural number of supply voltage from a device to be tested 1 is inputted to a voltage comparing part 12 through an input interface matching part 11, and this voltage is compared with each corresponding reference voltage which has been set from a reference voltage generating part 14. In the comparing part 12, rise and fall of the voltage are detected by a pair of differential amplifiers connected in parallel, respectively, its detected output is analyzed through a driver 13 by a timing measuring part 15 controlled by a main control part 20, and the time of turnon and turn off is decided. The measuring part 15 is sampled and shifted in order by a high frequency clock from a comparator controlling circuit 16, and a variation point generation pattern of each supply voltage is stored. In this way, the measuring part measures the detection timing from the comparing part 12 at a high speed and with high accuracy by the time difference in accordance with the set sequence



10: AC input control part (turn-on, turn-off), a: doc b: driver, c: data, d: filter attenuator, e: low voltal input, f: high voltage input, g: isolator, h: input, input data, j: (D/A conversion)

¹⁹ 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭57-60413

(1) Int. Cl.³ G 05 B 23/02 G 06 F 3/00

識別記号

庁内整理番号 7623-5H 7737-5B

砂公開 昭和57年(1982) 4 月12日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 6 頁)

図ラダーダイアグラム式・プログラマブル・ロジック・コントローラのモニタ方式

②特

願 昭55-135653

20世

願 昭55(1980)9月29日

⑩発 明 者 加藤幸男

京都市右京区花園土堂町10番地立石電機株式会社内

切出 願 人 立石電機株式会社

京都市右京区花園土堂町10番地

砂代 理 人 弁理士 和田成則

明 細 書

1. 発明の名称

ラダーダイアグラム式・プログラマブル・ロジ ツク・コントローラのモニタ方式

2. 特許請求の範囲

基づいて、入出力状態および上配出力更新祭止値号の状態を付加したラダーダイアグラムのモニタ表示を行なうことを特徴とするラダー **ダイアグラム式・プログラマブル・ロジック・コントローラのモニタ方式。

3. 発明の詳細な説明

この発明は、ラダーダイアグラム式・プログラマブル・ロジック・コントローラのモニタ方式に 必する。

プログラムメモリに格納された命令群を高端で 断次機返し実行することにより、その命令群で表 現された機量器ラダーダイアグラムのシーケンス 制御を実現する周知のラダーダイアグラム式・プ ログラマブル・ロジック・コントローラにおいて、 ジヤンプ命令を定義し、ジヤンプ命令に挟まれた 命令群の実行時に、そのジヤンプ命令の条件の成 否に応じて出力更新を禁止するようにしたものが ある。

上記ジャンプ命令を含むプログラムを燃電器ラダーダイアグラムの形で第1四に示している。 第

特關昭57-60413 (2)

1 図において、 A . C はそれぞれジャンプ命令を 現わし、 B はジャンプ命令の一種であっジャンプ ェンド命令を現りす。ジャンプ命令 A を命令フォ ーマントで表現すっと、

0 P = F.	1/0アドレス
J M P	0 1

となり、1/0アドレス「01」の個号がオフ、0°のときはジャンプせず、以下に続く回路部Bの命令群を通常とおり実行し、1/0アドレス「01」の信任がオン、1 のとき、回路部Bの命令群をジャンプする。このジャンプするという意味は、この回路部Bに含まれる1/0アドレス「10」や「19」等の出力の状態を前の状態と変えないことを意味している。つまり、ジャンプ命令Aとジャンプ命令Cに挟まれた回路部Bの命令群の実行時には、ジャンプ命令Aの条件が成立している場合に、出力更新を禁止する。またジャンプを令をを命つオーマットで要現すると、

をある実行時点でモニタした場合の表示である。 第2.図の太線で現わしているのはオンしている人。 出力であり、細線で現わしているのはオフしてい る入出力である。といように、CRT画面上に入 出力状態を付加した。ラダーダイアグラムが表示さ れる。第2図に示すモニタ表示では、1/0Tド レス「O 1」い信号はオンで、回路部Bの命令群 は上述のジャンプ処理によつて出力更新深止の状 銀で実行されている。そのために回路部Bの表示 では、御えは1/0アドレス「10」の出力の脳 **動ラインに直列に挿入されていっ2つの接点のう** ち一方がオフであるいに、出力「10」はオンと なつている。とれはジャンプ処理以前の出力状態 に保たれているのである。何はの理由で、 出力「 20」については、その私力ライン中の接点がす べてオンしているいに、出力「20」はオフとな つている。

上記のようなモニタ表示における高型の合つて いない表示は、その前段のジャンプ命令 A の表示 を見れば、ジャンプ命令 A によっ出力更新の祭止

ひ P コ ー ド	1/0アドレス
JMP	0 1
JME	0 0

となり、この両命令で、Bに挟まれた国路部Dの 命令群の実行時には、ジャンプ命令での条件が収 立(「01」=・1・)のとき、出力決新を余止する。

ところで、この値のコントローラでは、その知作中にその結合実行状態をモニタ袋は(ブログラムコンソール)にてモニタ表示すっことが良く行なわれる。近来のモニタ方式は、モニタすべきブログラムアドレス範囲を設定し、コントローラにてそのプログラムアドレス範囲の命合併が実行されるとき、各命令の内容と、その部令で指定された1/0アドレスの信号状態またはその命令実行時点の論理演算結果の少なくとも一方の信号を固宜なパッファを介して上記モニタ装置に伝送し、これらデータに基づいて、人出力状態を付加した・ラダーダイアグラムのモニタ袋ボをCRT号で行なつている。

第2図は従来のモニタ方式にて第1図の命令群

心理がその原内であると理解できっ。しかし、上記の例にないて、ジャンプ処理されている回路の大規模であると、CRT歯菌の広さは限られているため、常にジャンで命令人の表示を同一歯菌に現むするととのできないようには関係している。といれないようには理の合なないのできず、例の表示からは判断できず、故解等とはしまう。

てい発明は上述した従来の問題に避みなされた らので、その目的は、モニタ表示が局部的であつ でも、ジャンプ処理の実行状態がその表示から 名に張収れっようにしたモニタ方式を提供するこ とにある。

上記目的を選成するために、この発明は、モニタ技術にて指定されたプログラムアドレス範囲の命令群の実行時に、各命令の内谷と、その命令で指定された入出力アドレスの信号状態またはその

持備昭57-60413 (3)

は令実行時点の論理資質結果の少なくとも一方と、その命令実行時点での上記ジャンプ命令によつて 制御される出力更新禁止信号の状態とを通宜なパップアを介して上記モニタ装置に伝送し、これら データに告づいて、入出力状態および上記出力更 新 禁止信号の状態を付加したラダーダイアグラム のモニタ表示を行なうことを特徴とする。

以下、この発明の一実施例を図面に基づいて詳細に視明する。

転送銀10と、バッフアメモリ11を有する。モニタ装置2において、キーボード8によりモニタすべき合合群を特定するプログラムアドレス処理を入力し、そのデータを転送から、Cれを受ける。 Cれを受けるのなどではないでは、 おののののでは、 おののののでは、 ないのののでは、 ないのののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないののでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないのでは、 ないがでくれて、 ないがでくれて、 ないがでくれて、 ないがでくれて、 ないがでくれて、 ないがでくれて、 ないがでくれて を ないがに 解説され、 ないがでくれて 6 に 後述できないがでく R T 6 に 後述できない。

選4回はコントローラ1の主制は配3の評判を示す。主調は配3は、ユーザが周知のラダーダイアグラム式に配述し、所定の手触でプログラミングされた命令群を格納すっプログラムメモリ12と、このプログラムメモリ12と、アログラムメモ

リ 1 2 から説出された 1 命令がストアされる命令レジスタ 1 4 と、命令レジスタ 1 4 中の 0 ドコードを解使するデコーダ 1 5 と、上記入出力回路 4 の各ピットと対応したエリアを持つ入出力メモリ 1 6 と、全体を制御して命令で指定されたとろの演算を実行する項算制御回路 1 7 と、 演算制御回路 1 7 に付施した論理回路群を有している。

プログラムメモリ12 に格納された 6 分 辞の実行が一巡する毎に(1スキャン母に)、その命令 終行の結果、入出力メモリ16の出力アータエリアに書えられた出力データを入出力回路4のパンシュ動作)、入出力回路4の入力部に与えられているその時点の外部入力データを入出力メモリ16の対応する入力アータエリアにひ込む動作(入力リフレッシュ動作)が高速に行なわれる。

プログラムのウンタ13は0(算別到回路17からの信号で歩進される。プログラムのウンタ13でアドレッシングされ、プログラムメモリ12から試出された命令はめ令レジスタ14にストアさ

れる。命令レジスタ14中の命令のうち、入出力アドレスデータは入出力メモリ16をアドレッシングし、OPコードは命令デコーダ15でデコートされる個、一部は直接制御体学ともなる。命令デコーダ15の出力に従つて演奪制即回路17が動作し、入出力メモリ16からデータの収込み、そのデータに基づく減埋演算、論理放算結果の入出力ノモリ」6へのマ込みをが行なわれる。

えく知られた命令についてその動作を一定説明 する。ロード命令(しり)の場合、入出力アドレ スポータでアドレッシングされて入出力メモリ1 6の刊力は一トするから選出されるデータを選手 制卸問路17を介して演算フリップフロップ18 (以下試算FF18と配す)に読み込む(この選 課FF18は信号RESにより 当期リセットされ ている)。つまり、質算制回回路17は、その入 カポートロにから読込んだ信号をそのままボート りに出力し、クロックエ」のタイミングで演算F F18に読込ませる。

アンド語令(AND)の報合、 資産副副回路 17

持開昭57-60413(4)

は、その入力ポートDiから試込んだ入出力データとポートPFから読込んだ演算FF-18の出力Qiとのアンドをとり、その結果をポートDに出力し、クロックTiで演算FF18に武込ませる。オア命令(UR)は上記と同様にオア演算を行ない、その結果を演算FP18に武込ませる。(なお、上述のピット演算については従来周知であるいで、これを実現するための回路は、第4回では省略している。)

型力命令(ロリエ)の場合、命令デコーダ15
の出力のリエが、1 でなり、NANDゲート19
に入力される。とのとき、後にその作用を辞録す
のジャンプフリップフロップ 20(以下ジャンプ
アドと歌す)がセットされていてQ1 = 1 であ
れは、資質制御回路 1 7 からクロックエ,が発生
したとき、そのクロックエ,がNANDゲート1
9をも渇し、入出力メモリ16に構込みパルスを受けている
出力アドレスデータでアドレッシングされている
入出力メモリ16に、演算ドF18の出力Q1

てればそれ以前の食料書積結果である)が入出力 メモリ16の入力ポート d i を介して書込まれる。 上記ジャンプFF20は、入出力メモリ16に 対する読み書きを制御すっためのもので、延修投 入時にNORゲート21を介して印加される信号 RESによつてセットされる。

ジャンプ命令(JMP)の場合、まず最初のクロックT」のタイミングで入出力メモリ 1 6 から説出されたアータ(これがジェヤンプ命令の条件の成否を示す)が演算PP18に設込まれる。 次にクロックT」が発生したとき、命令デコーダ 1 5 の出力JMPが・1 でなつているので、クロックT」はアンドゲート 2 2を通つてジャンプFP2 0 のT入力に印加され、上配演算FP18の反転出力 Q」がジャンプ・2 P P 2 0 になっしていなければ、ジャンプ・P P 2 0 にセットされたまま(Q」=・1 **)で

ある。

 \mathcal{I} \mathbf{P} \mathbf{P} \mathbf{P} \mathbf{P} \mathbf{P} \mathbf{O} \mathbf{M} \mathbf{M} となつている状態が、上述した出力更新禁止の状 想である。 つまり、ジャンプ P F 2 0 い出力 Q。 が、0であれば、出力命令の実行時にデコーダ1 5 の出力りひてが、1 *になつても、入出力メモリ 16の母込みパル幺となるべきクロックT。はN ANDゲート19を通過できず、従つてその出力 命令が実行されても、入出力メモリ16の出力デ ータは書き換えられない。これがジャンプ処理で ある。付首すれば、との実施例にあつては、ジャ シブの対象となつた命令も、破終(出力)結果を 入出力メモリ16に伝えないものの、通常の命令 何様に実行されっ。これによつてオンラインモニ タが可能になっとともに、全分令を実行する時間はは全人ができません。 が一足になる点でジャンプェンド命令(JME) の場合、デコーダ15の出力JMBが・1 となり、 クロックTェ か発生したとき、ANDゲート23 およびNORゲート21を介してジャンプFF2 0かセットされ、その出力な。か・1 となり、上

述の出力更新祭止は解除され、出力命令も通常と うり実行される。

ところで本発明のモニタ方式にあつては、プロ グラムカウンタ13の出力 (プログラムアドレス) と、命令レジスタ14の出力(命令の内容)と、 演算 P F 1 8 の出力 Q 」 (命令実行時点の論理資 算特果)と、ジャンプPP20の出力Q。(命令 具行時点の出力更新禁止信号)とが上記データ転 送那5に導入される。そして、モニタ装置2から アータ伝送船5亿予め公えられているモニタすべ きプログラムアドレス範囲とプログラムカウンタ 13の出力とが比較され、指定されたアドレス範 囲の各は命の実行時に、その站命の内容と、出力 Q」と、出力Q」とが1組のデータとしてデータ 転送部をのパツファレジスタにをえられる。その 後、上記データがモニタ装置2に伝送され、モニ タ表示に解析され、例えば第5回のような形で、 ジャンプ命令の処理状態を対象回路部に逐一付加 したラダーダイアグラムがCRT6に表示される。 ての第5図は第2図に示した従来のモニタ表示と

特開昭57-60413(5)

まつたく同一制御状態を表わしている。第5図の本発明によるモニタ表示では、ジャンプ命令 Aの出力更新禁止の対象となつている回路部 B の各出力悪子「10」、「20」にジャンプ中であることを表わす「J」という表示を付加している。使って、この回路部 B のみのに表示されても、入力嗣と出力論理が合つていないおかしな表示は、ジャンプ処理によるものであることがなくなる。

なお、演算ドド18の出力 Q 」 に変えて入出力 メモリ 1 6 の出力をモニタしても、上記と向妹な モニタ表示を得ってとができる。又、先の実施例 では、ジャンプに関する表示を出力素子の位置に 対応させたが、他の位置であつてもよい。

以上辞職に説明したように、この発明によるラダーダイアプラム式プログラマブル・ロジック・コントローラのモニタ方式によれば、ジヤンプ館令を含んだプログラムの実行状況を協めて埋解し 島い形でモニタすっことができる。

4. 図面の簡単な説明

第1図はジャンプ命令を含んだプログラム例を示す図、第2図は従来のモニタ表示例を示す図、第3図はコントローラとモニタ装置の破略材成図、第4図は本発明を通申したコントローラの要配構成図、第5図は本発明によっモニタ表示例を示す図であっ。

1・・・コントローラ

2 · · · モニタ装置

12 . . . プログラムメモリ

14・・・命令レジスタ

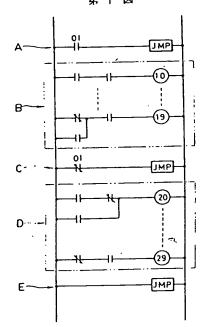
16・・・入出力メモリ

18・・・演算フリップフロップ

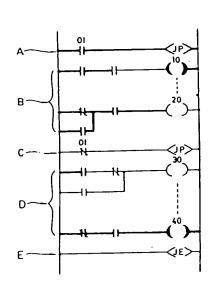
20・・・ジャンプフリップフロップ

特許出賴人 立石 Ne 做保式会社 代理人弁理士 和 田 成 與

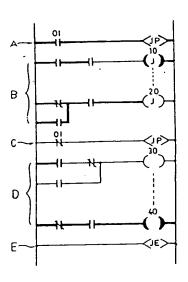
第 1 図



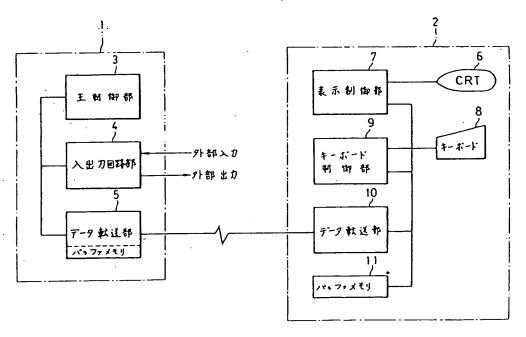
第 2 図



第 5 図



第3.图



第 4 図

